PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

2001-251301

(43) Date of publication of application: 14.09.2001

(51)Int.Cl.

H04L 12/24 H04L 12/26

G06F 13/00

(21)Application number: 2000-314502

(71)Applicant: ORILLION CORP

(22)Date of filing:

13.10.2000

(72)Inventor: LINDSEY TERRY P

(30)Priority

Priority number: 2000 511579

Priority date: 23.02.2000

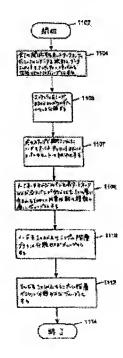
Priority country: US

(54) SYSTEM AND METHOD FOR MODELING NETWORK DATA

(57) Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a system and method for modeling network data that models a configuration of a composite network by which a user can load and retrieve information as to the network configuration in a convenient way.

SOLUTION: The method modeling a composite network includes a step where an entity provided with the network is identified, a step where one entity or more is classified into a node or an edge, and a step where a set of layers having the node or edge is defined, the layer has at least one node, an optional node or edge is a member of one layer only, the edge included in an optional layer is to be terminated by just two nodes included similarly in the layer.



(19) 日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2001-251301 (P2001-251301A)

(43)公開日 平成13年9月14日(2001.9.14)

(51) Int.Cl. ⁷		識別記号	FΙ		テーマコート	(参考)
H04L	12/24		G06F	13/00	353B	
	12/26		H04L	11/08		
G06F	13/00	3 5 3				

審査請求 未請求 請求項の数20 OL (全 22 頁)

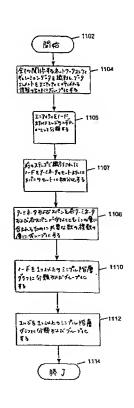
(21)出願番号	特願2000-314502(P2000-314502)	(71)出願人	500478488
(21)			オリリオン コーポレイション
(22)出願日	平成12年10月13日 (2000. 10. 13)		Orillion Corporatio
			n
(31)優先権主張番号	09/511. 579		アメリカ合衆国 テキサス 77024, ヒ
(32)優先日	平成12年2月23日(2000.2.23)		ューストン, スイート 110, ポート
(33)優先権主張国	米国 (US)		ウエスト 6925
		(72)発明者	テリー ピー. リンドセー
			アメリカ合衆国 テキサス 77380, ザ
			ウッドランズ, スターバイオレット
			17
		(74)代理人	100078282
			弁理士 山本 秀策
			最終頁に続く

(54)【発明の名称】 ネットワークデータをモデル化する装置および方法

(57)【要約】

【課題】 ユーザがネットワークコンフィギュレーションについての情報を便利な様態でロードおよび検索することを可能にするための、複合ネットワークのコンフィギュレーションをモデル化するための方法および装置が提供する。

【解決手段】 複合ネットワークをモデル化する方法であって、該ネットワークを備えるエンティティを識別するステップと、1つ以上のエンティティをノードまたはエッジのいずれかとして分類するステップと、該ノードまたは該エッジを有する1組の層を定義付けるステップであって、該層が少なくとも1つのノードを有し、任意の該ノードまたは該エッジが1つの層のみのメンバであり得、任意の該層内に包含される該エッジが、同様に該層内に包含される丁度2つのノードで終端しなければならないステップとを包含する、方法。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 複合ネットワークをモデル化する方法で あって

該ネットワークを備えるエンティティを識別するステップと、

1つ以上のエンティティをノードまたはエッジのいずれ かとして分類するステップと、

該ノードまたは該エッジを有する1組の層を定義付ける ステップであって、該層が少なくとも1つのノードを有 し、任意の該ノードまたは該エッジが1つの層のみのメ 10 ンバであり得、任意の該層内に包含される該エッジが、 同様に該層内に包含される丁度2つのノードで終端しな ければならないステップと、を包含する、方法。

【請求項2】 前記層のうちの第1の層の中の1つ以上のエンティティと1つ以上の遠位層の中の1つ以上のエンティティとの間の1つ以上の関係を分類するステップを、さらに包含する、請求項1に記載の方法。

【請求項3】 1つ以上の層の組を層順に定義付けるステップであって、該層順が近位端および遠位端を備えた階層を有するステップを、さらに包含する、請求項2に記載の方法。

【請求項4】 第1の層内の近位ノードが、1つ以上の遠位層内に包含される1つ以上の遠位ノードとのみ遠位関係を有し得、該遠位層が該第1の層より前記遠位端により近い、請求項3に記載の方法。

【請求項5】 前記遠位ノードが、1つの近位ノードの みと近位関係を有し得る、請求項4に記載の方法。

【請求項6】 ネットワークコンフィギュレーションを モデル化するコンピュータシステムであって、プロセッ サおよびメモリを有するコンピュータシステムであっ マ

ユーザが1つ以上のノードおよび1つ以上のエッジを有する1組の層を定義付けることを可能にするように構成および配置された入力媒体であって、該層が少なくとも1つのノードを有し、任意の該ノードまたは該エッジが1つの層のみのメンバであり得、任意の該層内に包含される該エッジが、同様に該層内に包含される丁度2つのノードで終端しなければならない入力媒体と、

該ノードおよび該エッジの属性を包含するように構成および配置されたデータベースと、を備える、コンピュータシステム。

【請求項7】 前記データベースがリレーショナルデータベースである、請求項6に記載のコンピュータシステム

【請求項8】 前記データベースがオブジェクトデータベースである、請求項6に記載のコンピュータシステム。

【請求項9】 前記データベースがオブジェクトーリレーショナルデータベースである、請求項6に記載のコンピュータシステム。

【請求項10】 前記ネットワークコンフィギュレーションをユーザに表示するように構成および配置された出力媒体を、さらに備える、請求項6に記載のコンピュータシステム。

【請求項11】 ユーザが前記データベースに対し前記ネットワークコンフィギュレーションについてクエリを入力することを可能にするように、前記入力媒体がさらに構成および配置される、請求項6に記載のコンピュータシステム。

0 【請求項12】 コンピュータによって実行された時に、請求項1~5のいずれかに記載の方法を行うように命令をコード化したコンピュータ読み出し可能媒体。

【請求項13】 請求項1~5のいずれかに記載の方法 で行うようにプログラミングされたコンピュータ。

【請求項14】 プロセッサと、

該プロセッサに接続された格納媒体と、を備えるコンピュータシステムであって、

任意のまたは全ての、請求項1に記載の方法による完全 な複合ネットワークコンフィギュレーション情報を備え るネットワークエンティティを、ユーザがモデル化する ことを可能にするように構成および配置される、コンピュータシステム。

【請求項15】 前記モデル化する能力が、前記ユーザ に前記ネットワークエンティティを識別させる能力を含む、請求項14に記載のコンピュータシステム。

【請求項16】 前記モデル化する能力が、前記ユーザ に前記ネットワークエンティティを分類させる能力を含む、請求項14に記載のコンピュータシステム。

【請求項17】 前記モデル化する能力が、前記ユーザ 30 に前記ネットワークエンティティをロードさせる能力を 含む、請求項14に記載のコンピュータシステム。

【請求項18】 前記モデル化する能力が、前記ユーザ に前記ネットワークエンティティを格納させる能力を含む、請求項14に記載のコンピュータシステム。

【請求項19】 前記モデル化する能力が、前記ユーザ に前記ネットワークエンティティをクエリさせる能力を 含む、請求項14に記載のコンピュータシステム。

【請求項20】 前記モデル化する能力が、前記ユーザ に前記ネットワークエンティティを表示させる能力を含む、請求項14に記載のコンピュータシステム。

【発明の詳細な説明】

[00001]

【発明の属する技術分野】本発明は、広義には、ネットワークに関する。より具体的には、本発明は、ネットワークの物理的および論理的なコンフィギュレーションをモデル化する装置および方法に関する。

[0002]

【従来の技術】ネットワークの定義は、複数の相互接続 されたエレメントで構成されるシステムである。

50 【0003】遠距離通信ネットワークは、リレーショナ

ルデータベースおよびオブジェクトデータベースで記述 することができる。Anthony Ralstonお よびEdwin D. Reilly の「Encyc lopedia of Computer Scien cel第3版(Van Nostrand Reinh New York, 1993), 1161 old, ~1165頁において、リレーショナルデータベース技 術に関する短い説明がなされている。便宜を図るため に、この文献の一部の内容をここに言い換えて記載す る。リレーショナルデータベースは、E. F. Co 10 ddの1970年の文献「A Relational Model of Data for Large S haredData BanksJ (Comm. AC M, 第13巻、6、377~387頁参照) におい て、E. F. Coddによって提案された「データ のリレーショナルモデル (relational mo del of data)」に従って構築および操作さ れるデータベースである。このCoddモデルは、広く 受け入れられ、これを契機に、データベースの理論およ び実践の様々な面を網羅する多くの研究が行われた。

【0004】第1に、このリレーショナルモデルは、データベースの定義、データベース内におけるデータの格納および更新、ならびに、データベースに対する任意の複雑さ(complexity)のクエリの発行を行うための単純かつ直感的な方法を提供するものである。より重要なことは、このリレーショナルモデルが、セキュリティ、認証、データベース保全性(database

integrity)、トランザクション管理、復元性(recoverability)、およびデータの配信(distribution)といった、データベ 30 - ス管理システムが通常対応しなければならない他の全ての事項に関する強固で、堅実で、一貫性のある基礎をもたらすということである。

【0005】リレーショナルモデルは、述語計算および集合理論という数学的規範の上に構築されたものである。リレーショナルデータベース内の全データは、1組の2次元配列または1組の「テーブル」としてまとめられている。数学用語の「関係」は、述語論理の研究において出てきた用語であるが、最も一般的には、正確に2つの変数で表される述語に関連して用いられている。例えば、E. J. Lemmonの「Beginning Logic」(London: Nelson, 1965)を参照。リレーショナルモデルにおいては、n個(nは、任意の非負数)の変数で表される述語はn元関係とみなされる。例えば、3元関係とは、「誰が何処で何をした(where did who do what)」のようなものである。

【0006】リレーショナルテーブルの一例として、一般的な銀行小切手データテーブルがある。銀行小切手データテーブルがある。 ・ は語の動詞(「小切手記入済 み」)が「関係名」であり、この関係のリレーショナルスキーマにおいて定義される変数(「支払人」、「受取人」、「金額」および「日付」)が「属性名」である。 通常、対象とする各属性について1組の許容値がある。 これは、そのデータベースのもととなるドメインの一部である。

【0007】あるn個の変数で表される述語の具体的な表記は、1つのnタプルによって表される。リレーショナルデータベースの用語として、上記以外にも一般的に用いられている用語がある。即ち、「関係」を意味する「テーブル」、「リレーショナルスキーマ」を意味する「ヘディング」、「属性(名)」を意味する「カラム(名)」、(n)タプルを意味する「ロウ」、および、その関係を「有する」1組のタプルを意味する「ボディ(またはエクステンション)」がある。

【0008】リレーショナルデータベースの設計において重要な原則が4つある。第1に、ロウおよびカラムの各交点には、1つの値しかない。これは、リレーショナルモデルにおいて基本となる「第1の正規形」の原則で20 ある。第2に、ロウを書く順序は重要ではない。換言すれば、伝達される情報、即ち、述語および属性によって構成される命題は、ロウの順序に関わらず同じである。第3に、カラムを書く順序も重要ではない。唯一重要なことは、ロウの各値について、その値がどのカラムに関する値なのかを知っていることである。これは、通常、その値を、カラムの名前(ヘディング)の下に書くことによって行われる。最後に、リレーショナルモデルでは2重ロウは禁止されているので、同じロウを2回以上書くことは冗長である。

【0009】「リレーショナルデータベース」は、複数 の関係のコレクションである。「リレーショナルデータ ベーススキーマ」は、複数のドメイン定義のコレクショ ンを伴う複数の関係スキーマのコレクションであり、場 合によっては、保全性ルール(integrity r ules)、アクセス許可等が追加される。リレーショ ナルデータベース管理システム(DBMS)は、少なく とも、ドメインおよび関係スキーマの定義、タプルの挿 入、更新および削除、ならびに、そのデータベースの 「基本関係(base relations)」から派 40 生され得る新たな関係を定義するための「リレーショナ ルクエリ言語」をサポートしていなければならない。リ レーショナルクエリ言語の一例は、「構造化参照言語」 である。構造化参照言語は、その省略形のSQLとして より広く知られている。Jeffry D、 Ullm an O 「Principles of Databas e Systems] 第2版、Computer Sci ence Press (Potomac, Mary land, 1982)、およびC. J. Date OfAn Introduction to Data 50 base Systems: Volume

版「Part III: The Relationa 1 Model | (Addison-Wesley, Reading, Massachusetts, 989) も参照されたい。

[0010] University of Leeds のNikos Drakosによれば、オブジェクト指 向データベースシステムは、データベース管理システム (DBMS) であること、および、オブジェクト指向シ ステムであることという2つの基準を満たさなければな らない。即ち、可能な限り、C++やJava言語のよ 10 うな現行のオブジェクト指向プログラム言語との一貫性 がなければならない。上記1番目の基準は、持続性(p ersistence)、2次記憶装置管理(seco ndary storage managemen t)、同時性(concurrency)、復元性(r ecovery)、および特定問題照会性(ad ho c query facility) という5つの特徴 に置き換えることができる。上記2番目の基準は、複雑 オブジェクト (complex objects)、オ ブジェクト1D(object identity)、 カプセル化(encapsulation)、タイプま たはクラス (types orclasses)、継承 (inheritance)、遅延結合(latebi*

```
class Item {
Private:
     PtString
     Float
     PtDate
     Boolean_literal
Public
```

*nding)と組み合わされたオーバーライディング (overriding)、拡張性(extensib ility)、および、計算完全性(computat ional completeness)という8個の 特徴に置き換えることができる。

【0011】オブジェクト指向モデルは、複数のオブジ ェクトに基づくものである。オブジェクトは、関連する コードおよびデータを組み合わせる構造体(struc tures) である。オブジェクトの記述は、そのクラ ス宣言部に含まれる。オブジェクトの基本プロパティ は、カプセル化、継承および多型性(polymorp hism) と呼ばれている。これらの点について「送り 状」を例にとって説明する。

【0012】カプセル化とは、コードおよびデータをひ とまとめにしてオブジェクトとすることであり、それら のオブジェクトのインプリメンテーション(imple mentation)が、プログラムの残りの部分から は隠されていることを意味する。例えば、あるアイテム (1 t e m) のクラス宣言部は以下のようなものであり 得る。

```
[0013]
【数1】
```

```
name;
                     purchase price;
                     in_service_date;
                     available:
Virtual float ServiceTime();
Virtual logical Available();
```

コードおよびデータをひとまとめにすれば、それらの関 係を明瞭にすることができる反面、内部データが、ユー ザおよび (プライベート宣言部に記載の) 他のクラスか らは隠されている。purchase_priceのよ うなデータは、そのItemクラスに属する関数内を除 いて直接アクセスされることはない。しかし、クラス宣 言部のパブリック部分は、in_service_da t eを使用する関数を含んでいる。パブリック関数は、 あらゆる関数またはクラスからアクセス可能である。

};

【0014】継承は、他のクラスにおいて宣言されたコ ードおよびデータを用いて新たなクラスを構築すること を可能にする有用なメカニズムである。これにより、1 組のクラスの共通特徴(common feature

s) を基本クラス(baseclass)で表すことが できる。

【0015】「Switch」と呼ばれる新たなクラス を追加する場合を考える。この場合でも、「1tem」 について定義されているコードおよびデータは全てやは り関係があるが、大きさに関する情報(sizing information)を追加する必要がある。これ 40 は、「Switch」が、ある数のポートを有する「I tem」であるとすることによって行うことができる。 C++の場合、例えば、以下のようになる。

[0016] 【数2】

Switchが「Item」であるとしたので、<math>Switchは、「Item」について定義されている全てのコードおよびデータを有する。

【0017】ここで、様々なアイテムが存在し、各アイテムの利用可能性(availability)を計算するルールが異なるとする。例えば、遠距離通信機器は、ある期間だけ利用可能となり得るのに対して、単純なケーブルは、利用可能か、そうでないかのいずれかで*

*ある。「Available()」と呼ばれる関数を全てのアイテムに持たせたい場合において、Availa10 ble()関数を、1つではなく、クラスに応じて複数持たせたいとする。 C + + の場合、これは、仮想関数によって行われる。極々簡単な例として以下の例を挙げる。

【0018】 【数3】

```
class Item {
Private:
                         name;
     PtString
                          purchase price;
     Float
                          in service date;
     PtDate
                          available;
     Boolean literal
Public
                               ServiceTime();
     Virtual float
     Virtual boolean_literal Available();
};
class Switch : public Item {
               number_ports;
     int
                ports in use;
     int
               connector_type;
     PtString
public
     Virtual int OpenPorts(); // number_ports - ports_in_use
     Virtual boolean_literal Available(): // date in window?
};
class Cable : public Item {
     PtString connector_type;
Public
      Virtual b∞lean_literal Available(); {TRUE|FALSE}
 };
```

あるアイテムのある時点での利用可能性を計算する関数を用いれば、そのアイテムの利用可能性の計算方法を知らなくても、各アイテムについての利用可能性を調べることができる。このコードは、(後に追加される新たなクラスを含めて)あらゆる「Item」クラスについて有効である。

【0019】オブジェクト指向システムにおける全てのオブジェクトは、自身のIDを有する。IDは、そのオブジェクトが格納する値に依存しない。例えば、C++の場合、オブジェクトのアドレスをそのオブジェクトのIDとして用いている。これにより、ポインタ参照によってオブジェクト間の関係を確立することが可能になる。オブジェクト間の関係は、概ね、ポインタを用いて確立される。コンテナクラス(Container classes)を作成することによって、多数対一の関係を表現することができる。例えば、ある送り状が、日

付、顧客および1組のアイテムを有する場合、それを以 下のように宣言することができる。

```
[0020]
[数4]
class Invoice {
    PtDate date;
    Customer* customer;
    set<Item*> items;
```

当該分野において公知のオブジェクトデータベース以外にも、オブジェクト指向インターフェースをリレーショナルデータベースバックエンドと組み合わせたオブジェクトリレーショナルデータベースがある。リレーショナルデータベースシステムは、1980年代に、データベース管理システムの分野に革命を起こした。オブジェクト指向プログラム言語は、1990年代に、ソフトウェ

ア開発の分野に革命を起こしている。これらのシステムは、互いに相補的な強みを持っているようである。リレーショナルデータベースシステムは、大量のデータを管理するのに強く、オブジェクト指向プログラム言語は、オブジェクト間の複雑な関係を表現するのに強い。リレーショナルデータベースシステムは、データ検索に強いが、データの操作に関してはほとんどサポートしていない。一方、オブジェクト指向プログラム言語は、データの操作に関しては優れているが、データの持続性および検索に関してはほとんどあるいは全くサポートしていない。多くの人が、これら両者を組み合わせて、複雑な関係を用いて大量のデータを管理できるようにしようとしている。

【0021】残念なことに、リレーショナルモデルとオ ブジェクトモデルは根本的に異なるものであり、この両 者を統合することは容易なことではない。リレーショナ ルデータベースシステムは、各アイテムを1本のロウと して表した複数の2次元テーブルに基づいている。デー 夕間の関係は、これらのテーブルに格納された値を比較 することによって表現される。SQLのような言語を用 いれば、複数のテーブルをオンーザーフライ(on t he fly)式に組み合わせて、データ間の関係を表 現することができる。オブジェクトモデルは、コードお よびデータの密接な統合、柔軟なデータ型、データ型間 の階層関係、および参照(references)に基 づいている。これらの基本的な構造をリレーショナルデ ータベースシステムの2次元テーブルで表現することは 簡単なことではなく、しかも、これは第1のステップに 過ぎないのである。両システム間のインターフェース は、データ操作およびデータ検索を正しく処理しなけれ 30 ばならない。

【0022】オブジェクト指向プログラム言語とリレーショナルデータベース間の意味論的な相違から、オブジェクトモデルを直接的にサポートするオブジェクト指向データベースシステムの開発が行われるようになった。オブジェクト指向プログラムにおいては、通常、オブジェクト指向データベースシステムの方がずっと使い易い。

【0023】遠距離通信ネットワークを定義する際には、トラフィックの概念を考えなければならない。トラフィックは、ネットワークを通した情報またはメッセージの流れのことである。よって、1つの遠距離通信ネットワークの定義は、トラフィックが流れるための、設備(facilities)(即ち、物理的な接続)によってリンクした相互接続された複数のエレメントで構成されるシステムである。トラフィックは、会話、情報、または複雑なビデオまたはオーディオサービスであり得る。さらに、遠距離通信ネットワークは、これらの相互接続されたエレメントを制御することができなければならない。

【0024】従来技術においては、直接接続ネットワーク(direct connectnetwork)および中央集中ネットワーク(centralized network)という2つの異なる種類のネットワークが見られる。

10

【0025】直接接続ネットワークの場合、各ネットワークコンポーネントが、他の全てのネットワークコンポーネントに直接接続されている。このような構成の結果、混雑した、高コストなコンフィギュレーションとなる。直接接続の場合の接続数は以下の式で表される。【0026】C=U(U-1)/2但し、U=ユーザ数、C=接続数である。

【0027】直接接続ネットワークの利点は、秘匿性である(接続がポイントーツーーポイントであり、カスタマがその「呼」を完全に制御できる)。直接接続ネットワークの主要な欠点は、高いコストと複雑さである。つまり、電話機という発明と、電話機を介した通信が与えられたことによって、新たな課題(即ち、各電話機を直接有線接続することなく、異なる場所にある電話機間の接続を可能にするという課題)が生じたのである。この課題は、遠距離通信用鉄道網(Railroad Network)の発明を促した。

【0028】現在の形の電話網があるのは、Theodore Vailのおかげである。Vailのおかげである。Vailのおかげで、古い鉄道が、新しい電話網(中央集中型電話網)の開発のモデルとして用いられるようになった。

【0029】レールロードネットワークの基本的なコンポーネントには、ハブ(スイッチ)、トランク、ローカル、および配信(distribution)が含まれる。

【0030】中央集中型電話網は、一見、鉄道網の構成に非常に似ている。様々なネットワークコンポーネントが、スイッチングおよびルーティング機能を行う中央集中点(中央局のスイッチ等)に接続されている。中央集中型ネットワーク構造の主要な機能は、制御および相互接続(即ち、スイッチング)である。

【0031】中央集中型システムは、その大きさに関して事実上制限がない。中央集中型システムの主要な利点は、スイッチングセンターを通して複数のカスタマを相互接続することにより、世界規模の通信を行えることである。中央集中型ネットワークの場合にさらに考慮すべき点として、カスタマによる呼の制御が若干失われる点、このスイッチがルーティングおよび接続を制御する点(即ち、過剰な混雑があった場合、呼がブロックされ得る点)、(多数の防護対策があるものの)秘匿性が失われる可能性がある点、中央集中型スイッチングシステムの位置、およびその容量がある。

【0032】遠距離通信ネットワークは、1つ以上の送 信設備、ローカルループ、IOF(局間設備(Inte) rOffice Facilities))、スイッチ

ングシステム、およびカスタマ機器(CPE; Customer Premise Equipment) で構成される。

11

【0033】最も簡略化された形態において、送信設備は、2つのエンドポイント間の通信パスである。この通信パスは、チャネル、回路、またはトランクとも呼ばれる。テレフォニー用途の場合、(ネットワーク設備としても知られる)通信パスは、ローカルループ、および、局間設備(IOF)/トランクという2つの大まかなカテゴリに分類できる。

【0034】ローカルループは、カスタマを電話網に接続する回路である。ローカルループはまた、スイッチングシステムへのアクセスをカスタマに提供する。「ループ」という用語は、カスタマと中央局の間の電気的パスを形成する1対の配線からとったものである。ローカルループは、加入者ループとも呼ばれる。典型的には、CPEは、特定の地点(例えば、ターミナルまたはポート)において交差接続された引込線、配線ケーブルおよびフィーダーケーブルを用いて中央局に接続される。

【0035】サービングエリアインターフェース(SAI)は、Bボックス(交差接続ボックス)としても知られている。SAIは、スイッチングシステム同士を接続するトランクで構成される局間設備(IOF)を含む。IOFは、1つのパスを介して1送信を行うのではなく、1つのパスを介して複数の送信を行うことができる。さらに、IOFは、各エンドおよび設備(即ち、ケーブル)自身において必要な機器を有する。以前は、使用設備といえば、銅ケーブルであったが、今日では、この設備として、同軸ケーブル、無線リンク(マイクロ波)、および/または光ファイバも使用され得る。

【0036】スイッチングシステムの主要な機能は、呼のセットアップおよびルーティングを行い、呼の監視を行い、カスタマIDおよび電話番号を提供することである。これらの機能は、各設備を相互接続することによって実現される。ダイヤルトーンおよび呼出信号を提供するために使用される中央局(CO;СепtralOffice)にあるスイッチングシステムは、端局(endoffice)またはローカルスイッチと呼ばれる。これらのスイッチが、他のスイッチによってさらに相互接続されてもよい。別の種類のスイッチであるタンデムは、スイッチ間を接続し、ルーティングを行うハブとして使用される(カスタマにダイヤルトーンは与えられない)。

【0037】どんな送信システムであっても、送信機、受信機および通信パスという3つのコンポーネントがある。最も簡略化された形態においては、CPE(カスタマ機器)が、送受信機となる。CPEに接続される媒体(より対銅線、同軸ケーブル、光ファイバ、ラジオ波)が、パスである。

[0038]

【発明が解決しようとする課題】多くの複合ネットワー ク、特に、ほとんどの遠距離通信ネットワークは、入れ 子状に構成された多数のネットワーク層で構成されてい る。このようなネットワーク内には、そのネットワーク を記述する多数のレベルのコンフィギュレーション情報 が存在する。そのネットワークのコンフィギュレーショ ン、ならびに、各ネットワークコンポーネントの他のネ ットワークコンポーネントに対する従属関係を理解する ためには、この情報をトラッキングおよび管理する必要 がある。複雑な遠距離通信ネットワークにおいてこのよ うなコンフィギュレーション情報のトラッキングを行う ことは煩雑になる。なぜなら、例えば、このようなネッ トワークのほとんどは、相互接続された、互いに従属関 係を有する多数の異なる種類の機器で構成されており、 また、ある特定種類の機器の中でも、多数の異なる製造 業者が供給する機器が存在し得る。さらに、ある遠距離 通信ネットワークサービスプロバイダが提供する任意の 1つのサービスは、物理的かつ論理的に、多数の異なる 種類の機器および機器コンフィギュレーションを伴い得 20 るので、トラッキングは煩雑である。

【0039】従来技術において、データベースは、ネッ トワークシステムのコンポーネントおよびコンフィギュ レーションをトラッキングするために、ネットワーク主 体の企業、特に、通信業者によって使用されてきた。こ れらのデータベースは、ある特定種類のネットワーク内 における既知のコンフィギュレーション情報をトラッキ ングするように構成されている。しかし、そのようなデ ータベースでは、データ構造に導入される新しい技術を サポートできない。例えば、複数の個人回線回路をまと 30 め、それらをトラッキングするデータベースでは、フレ ームリレーまたはIP技術に関する情報をサポートした り、まとめたりすることはできない。別の例としては、 デジタル交差接続スイッチのネットワークの物理的およ び論理的コネクティビティ(connectivit v) をトラッキングできるデータベースは、そのマシン 間トランク回路を担持するSONETネットワークのた めに必要な構造に容易には対応できない。従って、現存 のモデル化技術では、新しいデータベースまたは現存の データベースに対する複雑な拡張が、新しい通信技術ま 40 たは用途特定情報をサポートしていなければならない。 この結果、複数の追加テーブルが付いた一連の分離した データベースが存在することになる。これらのデータベ ースを、1人の人間が操作したり、管理したり、または 理解したりすることは不可能である。結果的に、ネット ワークコンフィギュレーション情報や、複数のネットワ ークコンポーネント間の従属関係をトラッキングするた めに、多くの人とリソースで構成されるチームが必要に なる。

【0040】従って、1人の人間でも、複合ネットワー 50 クのコンポーネントの全てを特定し、さらに、そのネッ

トワーク内における従属関係を特定することができるよ うなネットワークコンフィギュレーショントラッキング システムが当該分野において求められている。

[0041]

【課題を解決するための手段】上記およびその他の点に 鑑みて、本発明は、ネットワークをモデル化する方法お よび装置を提供することを目的とする。本方法は、複数 のステップを包含している。

【0042】ある実施形態において、最初に行われるス テップの1つは、そのネットワークを構成するエンティ ティに関する情報を提供するステップである。その後、 それらのエンティティのうちの1つ以上のエンティティ を、ノードまたはエッジとして識別する。

【0043】そして、これらのエッジおよびノードを用 いて、各層が少なくとも1つのノードで構成されている ことを条件として、1組の層を定義する。これらのノー ドおよびエッジは、単一の層のメンバであり得る。即 ち、ある1層の中に含まれるエッジは、その層の中に含 まれる1つ以上のノードで終端していなければならな い。

【0044】ある実施形態において、本方法は、1つの 層のエンティティと別の層のエンティティとの間におけ る1つ以上の関係を分類するステップをさらに包含す る。

【0045】本発明のまた別の実施形態において、これ らの層は、ある順序(即ち、「層順」)でまとめられて いる。各層順は、近位端および遠位端を持つ階層構造に よって定義される。遠位端は、近位端よりも下流方向に ある。

【0046】ある実施形態において、第1の層は近位ノ ードを含んでいる。この近位ノードは、この第1の層に 対して遠位側にある1つ以上の層の中に含まれている1 つ以上の遠位ノードに対してのみ、遠位関係を持つこと

【0047】ある実施形態において、各遠位ノードは、 1つの近位ノードに対して唯一の関係を有し得る。

【0048】本発明はまた、ネットワークコンフィギュ レーションをモデル化するコンピュータシステムに関す る。本コンピュータシステムは、プロセッサ、メモリお よび入力媒体を備えている。この入力媒体は、ユーザ が、1つ以上のノードおよび1つ以上のエッジを用いて 1 組の層を定義することを可能にするように構成および 配置されている。各層は、少なくとも1つのノードを有 するものとして定義される。これらのノードまたはエッ ジは、それぞれ、1層だけに属するメンバであってもよ い。即ち、ある層の中に含まれるエッジは、同じ層の中 に含まれる1つ以上のノードにおいて終端していなけれ ばならない。このコンピュータシステムは、データベー スをさらに含む。このデータベースは、エッジおよびノ ードの属性を含むように構成および配置されている。

14

【0049】このデータベースは、リレーショナルデー タベース、オブジェクトデータベースまたはオブジェク トリレーショナルデータベースであり得る。

【0050】ある実施形態において、本コンピュータシ ステムは、出力媒体をさらに含む。この出力媒体は、ユ ーザに対してネットワークコンフィギュレーションを表 示するように構成および配置されている。

【0051】ある実施形態において、入力媒体はさら に、ユーザがネットワークコンフィギュレーションにつ 10 いて前記データベースにクエリを入力することを可能に するように構成および配置されている。

【0052】ある実施形態において、本コンピュータシ ステムは、ユーザが、完全な1組の複合ネットワークコ ンフィギュレーション情報を含むネットワークエンティ ティのうちの任意のエンティティまたはその全てをモデ ル化することを可能にするように構成および配置されて いる。モデル化を可能にすることには、ネットワークエ ンティティを識別、分類、ロード、格納、照会または表 示することが含まれる。

【0053】本発明による複合ネットワークをモデル化 する方法は、該ネットワークを備えるエンティティを識 別するステップと、1つ以上のエンティティをノードま たはエッジのいずれかとして分類するステップと、該ノ ードまたは該エッジを有する1組の層を定義付けるステ ップであって、該層が少なくとも1つのノードを有し、 任意の該ノードまたは該エッジが1つの層のみのメンバ であり得、任意の該層内に包含される該エッジが、同様 に該層内に包含される丁度2つのノードで終端しなけれ ばならないステップとを包含し、それにより上記目的を 30 達成する。

【0054】前記層のうちの第1の層の中の1つ以上の エンティティと1つ以上の遠位層の中の1つ以上のエン ティティとの間の1つ以上の関係を分類するステップ を、さらに包含してもよい。

【0055】1つ以上の層の組を層順に定義付けるステ ップであって、該層順が近位端および遠位端を備えた階 層を有するステップをさらに包含してもよい。

【0056】第1の層内の近位ノードが、1つ以上の遠 位層内に包含される1つ以上の遠位ノードとのみ遠位関 40 係を有し得、該遠位層が該第1の層より前記遠位端によ り近くてもよい。

【0057】前記遠位ノードが、1つの近位ノードのみ と近位関係を有してもよい。

【0058】本発明によるネットワークコンフィギュレ ーションをモデル化するコンピュータシステムは、プロ セッサおよびメモリを有するコンピュータシステムであ って、ユーザが1つ以上のノードおよび1つ以上のエッ ジを有する1組の層を定義付けることを可能にするよう に構成および配置された入力媒体であって、該層が少な 50 くとも1つのノードを有し、任意の該ノードまたは該エ ッジが1つの層のみのメンバであり得、任意の該層内に包含される該エッジが、同様に該層内に包含される丁度2つのノードで終端しなければならない入力媒体と、該ノードおよび該エッジの属性を包含するように構成および配置されたデータベースとを備え、それにより上記目的を達成する。

【0059】前記データベースがリレーショナルデータ ベースであってもよい。

【0060】前記データベースがオブジェクトデータベースであってもよい。

【0061】前記データベースがオブジェクトーリレー ショナルデータベースであってもよい。

【0062】前記ネットワークコンフィギュレーションをユーザに表示するように構成および配置された出力媒体をさらに備えてもよい。

【0063】ユーザが前記データベースに対し前記ネットワークコンフィギュレーションについてクエリを入力することを可能にするように、前記入力媒体がさらに構成および配置されてもよい。

[0064] コンピュータによって実行された時に上記方法を行うように命令をコード化したコンピュータ読み出し可能媒体。

【0065】上記方法で行うようにプログラミングされたコンピュータ。

【0066】本発明によるコンピュータシステムは、プロセッサと、該プロセッサに接続された格納媒体と、を備えるコンピュータシステムであって、任意のまたは全ての、請求項1に記載の方法による完全な複合ネットワークコンフィギュレーション情報を備えるネットワークエンティティを、ユーザがモデル化することを可能にするように構成および配置され、それにより上記目的が達成される。

【0067】前記モデル化する能力が、前記ユーザに前記ネットワークエンティティを識別させる能力を含んでもよい。

【0068】前記モデル化する能力が、前記ユーザに前 記ネットワークエンティティを分類させる能力を含んで もよい。

【0069】前記モデル化する能力が、前記ユーザに前 記ネットワークエンティティをロードさせる能力を含ん 40 でもよい。

【0070】前記モデル化する能力が、前記ユーザに前 記ネットワークエンティティを格納させる能力を含んで もよい。

【0071】前記モデル化する能力が、前記ユーザに前記ネットワークエンティティをクエリさせる能力を含んでもよい。

【0072】前記モデル化する能力が、前記ユーザに前 記ネットワークエンティティを表示させる能力を含んで もよい。 [0073]

のである。

【発明の実施の形態】添付の図面は、本願の一部をなすものであり、本発明の特定の局面を示すために含まれている。特定の実施形態に関する本明細書中の詳細な説明と組み合わせてこれらの図面を参照することによって本発明がよりよく理解される。

16

【0074】本発明の様々な改変形態および代替形態が可能であり、その特定の実施形態を本発明の一例として添付の図面に示すとともに明細書中に詳細に記載したが、この特定の実施形態についての説明は、開示されている特定の形態に本発明を限定するものではなく、むしろ、本発明の改変例、均等物、代替例は全て、添付の請求の範囲で規定される本発明の趣旨および範囲に入るも

【0075】本発明の例示的な実施形態を以下に説明する。明瞭化のために、実際の実現例の特徴全ては本明細書中で説明されない。当然、このような実際の実施形態のいずれの発展においても、実現例ごとに異なる、システム関連およびビジネス関連の制限に対する対応のような開発者に特有のゴールを達成するために、実現に特有の多くの決定がなされなければならないことが理解される。さらに、このような開発のための努力が、複雑で時間のかかるものだとしても、当業者にとっては、この開示内容の利点から、ルーチンワークであることが理解される。

【0076】本発明は、概してネットワーク、特に遠距 離通信ネットワークにおいて、見いだされるようなネッ トワークシステムを記述するネットワークコンフィギュ レーションデータをモデル化するための方法および装置 を提供する。本発明は、また、複合ネットワークを1組 のノードおよびエッジに構築するエンティティを識別、 および分類するためのパラダイムを提供する。これらの ノードおよびエッジは、その後、ユーザ(人)に表示さ れ得るコネクティビティおよび階層グラフに配置され て、ネットワークの構造および特性を示す。本発明は、 ネットワークコンフィギュレーションデータを関連する コンポーネントのデータベースに格納し、その後、個々 のコンポーネントの間の関係(関連付け)をデータベー スを通じて確立することによって、ネットワークシステ ムをモデル化する。この開示を通じて用いられる以下の 用語は、以下の意味を有するように認識されるべきであ

【0077】(定義)

属性:属性は、エンティティを記述する、または部分的 に記述するパラメータである。全ての属性は、関連付け られた属性名または識別子を有する。

【0078】ケーブル:ケーブルは、(i) 2つ以上の 物理的なポートの間の電磁気(光学的を含む)信号を通 す導伝性経路を提供するか、または(ii)接続された 50 グラフを形成する、1組の2つ以上の関連するケーブル

である、スパンの1種である。ケーブルは、1つ以上の回路を包含し得るが、必ずしも包含する必要がある訳ではない。ケーブルの例には、同軸ケーブル、光ファイバケーブル、金属ケーブル等が含まれるが、これらに限定はされない。無線信号によって横切られる導伝性経路も、ケーブルの一形態であり得る。

【0079】回路:回路は、(i)2つ以上の論理ポートの間に情報パスウェイまたは信号パスウェイを提供するか、または(ii)接続されたグラフを形成する、1組の1つ以上の関連する回路であるかのいずれかである、スパンの1種である。回路は、1つ以上の他の回路を包含し得るが、必ずしも包含する必要がある訳ではない。回路の例には、等時性データ回路、フレームリレーバーチャル回路、ATMバーチャル回路、搬送波回路、中継回路、カスタマ回路、分岐回路、放送回路等が含まれるが、これらに限定はされない。

【0080】複合ネットワーク:複合ネットワークは、ネットワークを記述または表すために2つ以上の関連するシンプルグラフによって記述および/または表されるネットワークである。

【0081】コンジット:コンジットは、(i) 2つ以上の位置の間のケーブルによってトラバースされるルートを記述または制限するか、(ii)接続されたグラフを形成する、1組の1つ以上の関連するコンジットであるかのいずれかである、スパンの1種である。コンジットは、1つ以上の他のコンジットを包含し得るが、必ずしも包含する必要がある訳ではない。コンジットは、1つ以上のケーブルを包含し得るが、必ずしも包含する必要がある訳ではない。コンジットは、ワイヤラップの東、アルミニウムコンジット、ケーブルトレイ等が含まれるが、これらに限定はされない。コンジットの他の例は、導体が、各組が異なるケーブルに関連付けられた2組以上の導体に分かれる複数の導体ケーブルである。コンジットの他の例は、埋設ケーブルの通行権、またはケーブルのルートを表す任意の手段である。

【0082】コネクティビティ:コネクティビティは、エッジのプロパティを受け継ぎ、2つのノードが物理的または論理的に互いに接続したことを指し示す2つのノードの間のピア関係の種類を記述するクラスである。

【0083】コネクティビティグラフ:コネクティビティグラフは、各関係(即ち、エッジ)が同じコネクティビティのクラスであるグラフである。コネクティビティグラフ内のエッジの各例は、同じコネクティビティクラスから得られなければならない。

【0084】コネクティビティ関係:コネクティビティ 関係は、その関係が物理的または論理的な接続を示す、 ピア関係の1種である。

【0085】包含関係:包含関係は、エッジのプロパティを受け継ぎ、第 $1のノード\Lambda$ が第2のノードBをその中に含むことを指し示す2つのノードの間の階層関係の 50

種類を記述するクラスである。

【0086】接続されたグラフ:接続されたグラフは、グラフに属する全てのノードが、同じグラフに属するその他全てのノードに、1)少なくとも1つのエッジ、または2)2つ以上のグラフィカルに接続されたエッジを通じて関連するグラフの1種である。

【0087】エッジ:エッジは、同じグラフ上の2つの ノードの間に引かれたグラフ上の線である。エッジは、 エッジが終端する2つのノードの間にある、特定の(即 ち、識別された)種類の関係を指し示す。全てのエッジ の各々が、関係クラスの1つの例を識別する。

【0088】エンティティ:エンティティは、属性の同じ組によって、他のエンティティが記述、または部分的に記述され得るか否かを、任意の他のエンティティの属性と、一意に識別可能な1組の属性である。エンティティの一意性は、少なくとも1つの属性の値の一意性によって、または属性の任意の特定の組み合わせの値の一意性によって完全に確立される。

【0089】グラフ:グラフは、1組のゼロ個以上のノードおよびエッジであり、その組の中の全てのエッジが丁度2つのノードをグラフィカルに接続しなければならず、2つのエッジが同じクラスであったり、同じ2つのノードで終端してはならない。同じグラフに全て属する、グラフィカルエレメントの任意の部分集合はまた、このような部分集合がグラフとしての要件を満たしていれば、グラフを形成する。ゼロ個のノード(従って、ゼロ個のエッジ)を有するグラフは、ヌルグラフと呼ばれる。1つ以上のノードを有する全てのグラフは、非ヌルグラフである。

【0090】グラフィカルエレメント:グラフィカルエレメントは、ノードまたはエッジのいずれかである。【0091】グラフィカルコネクティビティ:2つのエッジは、同じノードで終端する場合、グラフィカルに接続されていると言われる。

【0092】階層または階層グラフ:階層または階層グラフは、全ての関係(即ち、エッジ)が同じ階層クラスであるグラフである。

【0093】階層関係:階層関係は、第1のノードAが第2のノードBに対して階層関係を有する場合、第2のノードBも第1のノードAに対して相互的且つ異なる関係を有さなければならない関係の1種である。階層関係は、近位(postal)または遠位という2つの方向を有するように記述され得る。第1のノードAが第2のノードBと遠位関係を有する場合、第2のノードは、第1のノードAとの第1の遠位関係に対して相互的である近位関係を有することが許可される。ノードは、1つ以上の遠位ノードと遠位関係を有し得る。ノードは、相互的遠位関係を有する近位ノード1つのみと近位関係を有し得る。

50 【0094】層:層は、1つのコネクティビティグラフ

として定義付けられる。

【0095】位置:位置は、3次元空間内の位置に対応 するターミネータの1種である。位置は、ある特定の種 類の他の位置を包含し得るが、必ずしも包含する必要が ある訳ではない。位置は、ある特定の種類のネットワー クエレメントを包含し得るが、必ずしも包含する必要が ある訳ではない。位置の例には、領域、都市、ビル、部 屋、電話線電柱、ラック、棚、任意の地理座標等が含ま れるが、これらに限定はされない。

【0096】論理ポート:論理ポートは、所与の物理ポ ートを通過する電気または電磁的(光学的を含む)信号 のコンフィギュレーション可能および/または認識可能 な部分集合に対応するターミネータの1種である。 論理 ポートは、ある特定の種類の他の論理ポートを包含し得 るが、必ずしも包含する必要がある訳ではない。論理ポ ートが他の論理ポートによって包含されていない場合、 その論理ポートは、物理ポートによって包含されなけれ ばならない。論理ポートの例には、フレームリレーDL CIまたはATM VPI/VCIによって定義付けら れた部分を含む、物理ポートと関連付けられた信号の認 20 連の3つ以上のグラフィカルに接続されたエッジであ 識可能、またはコンフィギュレーション可能な全ての部 分、1組の周波数多重化信号からの1つの周波数、DS -3信号の一部であるDS-1信号等が含まれるが、こ れらに限定はされない。

【0097】ネットワーク:ネットワークは、1組の1 つ以上のターミネータおよびスパンにまとめられ、1つ 以上の関連するシンプルグラフとして表され得る、任意 の情報の組である。

【0098】ネットワークエレメント:ネットワークエ レメントは、各ターミネータが電子、電気、または機械 30 含む必要がある訳ではない。 デバイス、あるいはネットワークのコンポーネントであ るデバイスの識別可能な部分に対応するターミネータの 1種である。ネットワークエレメントは、ある特定の種 類の他のネットワークエレメントを包含し得るが、必ず しも包含する必要がある訳ではない。ネットワークエレ メントの例には、電話交換台、マルチプレクサー、デジ タル交差接続スイッチ、光ファイバ端末セット、パッチ 盤、エアコン、電力源、バッテリー、ネットワークエレ メントの任意の識別可能な物理的サブコンポーネント、 プリント回路カード、物理ポート等が含まれるが、これ 40 らに限定はされない。

【0099】ノード:ノードは、グラフ上で点として示 されるグラフィカルのエレメントである。

【0100】 グラフィカルパスウェイ: グラフィカルパ スウェイは、1つ以上のエッジを含む接続グラフであ る。

【0101】ピア関係:ピア関係は、第1のノードAが 第2のノードBに対してピア関係を有する場合、第2の ノードBも第1のノードAに対して同一の関係を有さな ければならない関係である。

【0102】物理ポート:物理ポートは、階層を通じて 他のネットワークエレメントと関連し、ケーブルに接続 され得るネットワークエレメントの1種である。物理ポ ートの例には、光学的コネクタ、同軸コネクタ、マルチ ピンコネクタ、無線またはマイクロ波アンテナ等が含ま れるが、これらに限定はされない。

20

【0103】関連グラフ:2つのシンプルグラフは、少 なくとも1つのノードが両方のグラフのエレメントであ る場合、または両方のグラフが共通の第3のグラフに関 連付けられている場合、こういう場合にのみ、関連付け られると言われる。1組の3つ以上のシンプルグラフ は、その組の中の任意の第1のグラフがその組の中の他 の全てのグラフに関連付けられる場合、こういう場合に のみ、相互関係があると定義付けられる。

【0104】関係:関係は、属性が2つのノードの間の 関連付けを記述するエンティティである。エンティティ がグラフ上のノードとして表される場合、関係はエッジ として表される。

【0105】リング:リングは、全て同じクラスの、一 り、第1のエッジと、最後のエッジとがグラフィカルに 接続されているエッジである。

【0106】シンプルグラフ:シンプルグラフは、全て のエッジが同じクラスに属する接続されたグラフとして 定義付けられる。

【0107】スパン:スパンは、ノードのプロパティを 受け継ぐクラスである。スパンは、概して、ターミネー タの間の (物理的または論理的) 空間を埋めることに関 連付けられ得る全てのエンティティを含むが、必ずしも

【0108】ターミネータ:ターミネータは、ノードの プロパティを受け継ぐクラスである。ターミネータの例 には、位置、ポート、ネットワークエレメント等が含ま れるが、これらに限定はされない。

【0109】本発明のこの開示の例は、本発明の範囲を 限定することなしに、ネットワークコンフィギュレーシ ョンデータモデル化システム、ならびに物理的および論 理的ネットワークコンフィギュレーションの両方(2つ のハイブリッドな組み合わせを含む)のモデル化、特に 遠距離通信ネットワークのモデル化のための方法と共に 説明される。しかし、本発明は、遠距離通信ネットワー クコンフィギュレーションのモデル化に限定されない。 本発明は、任意の種類の複合ネットワークコンフィギュ レーションのモデル化に対し適用可能である。

【0110】図12は、オブジェクトの階層に近いもの で、定義の配置を示す。一番上には、最もベーシックな 定義である、エンティティ1202がある。上記で定義 付けられたように、エンティティは、任意の他のエンテ ィティの属性と一意に識別可能な 1 組の属性に過ぎな

50 い。エンティティ1202の下で、定義は2つの広いカ

テゴリに分割される。ノード1204およびエッジ12 06である。ノード1204は、概して、複合ネットワ ークを構築する物理的エレメントに付属する。エッジ1 206は、概して、ネットワーク情報およびコンフィギ ュレーションを定義付け、このような定義をユーザに表 示する目的で、ノードの間の関係に付属する。ノードオ ブジェクトは、ターミネータ1208またはスパン12 10のいずれかとして示される。厳密には、ターミネー タまたはスパンは、ネットワークごとに異なる。何かが 1つのネットワークにおいてターミネータとして分類さ れ得る場合、他のネットワークにおいてはスパンとして 分類される方がより良く、逆の場合も同じである。エッ ジは、包含関係1212またはコネクティビティ121 4のいずれかとして示される。図12に示すように、包 含関係1212は、階層関係をモデル化するために用い られ、コネクティビティ1214は、ピア関係をモデル 化するために用いられる。好適な実施形態において、包 含関係エッジおよびコネクティビティエッジは、互いに 排他的である。

【0111】ほとんどの遠距離通信ネットワークは、階 層的、ポイントーツーーポイント、および連接の3種類 の関係のうちの1種を有し得るエレメントからなる。ネ ットワークエレメントの階層的な組は、各サブシステム が他のサブコンポーネントを包含する、いくつかのサブ システムを包含するネットワークデバイスであり得る。 ネットワークエレメントの階層的な組の例として、カー ドケージがある。カードケージは、プリント回路カード を包含する。そして、プリンタ回路カードは、物理ポー トを含む。ポイントーツーーポイント接続の例として、 1つのデバイス上の物理ポートを他のデバイス上の物理 30 ポートに接続するケーブルがある。連接関係の例とし て、複数の位置、ネットワークエレメント等を接続す る、より複雑な回路を形成するための多くのより短い回 路の相互接続がある。このような関係を全てネットワー クでトラッキングすることによって、ユーザ(人または ソフトウェアプログラム)は、装置の小さい一片(例え ば、物理ポート)の失敗がネットワークのカスタマに及 ぼす影響を決定し得る。現在では、シンプルネットワー クコンフィギュレーション情報のモデル化は、多くのア プリケーションに特有のモデルの特別な構成によって達 40 成されている。任意の複合ネットワークコンフィギュレ ーションが分解され得、そのコンポーネントが、コンポ ーネントタイプ、ネットワークサービス、またはアプリ ケーションに関わらず、共通のデータ構造にまとめられ るようなモデルは、本発明まで、存在していなかった。

【0112】本発明の好適な実施形態の方法は、複合ネットワークを含む、ほとんどの(全てでない場合)現実のネットワークのコンフィギュレーションデータを記述およびモデル化するためにグラフ理論を利用する要望に基づく。このような努力の利点は、グラフ理論の分野に

おいて用いられるようにすでに開発されている、数学およびコンピュータアルゴリズムの大部分が、ある特定のネットワークアプリケーションから独立して利用され得ることである。本発明とは異なり、ほとんどの従来技術による汎用コンピュータシステムおよびアルゴリズムは、1つのシンプルグラフとして表され得る情報を利用するように設計されていた。

【0113】しかし、現実のネットワークは、典型的に、シンプルグラフとして表せないほど複雑である。代わりに、現実のネットワークは、典型的に、多くの異なるクラスに属する、多様で複雑な1組のノードおよびエッジとして表されなければならない。この多様性および複雑性によって、そのような情報を管理することに関連付けられた多くのタスクを処理し得るコンピュータシステムおよびアルゴリズムを設計することが非常に難しくなる。

【0114】本発明は、1組の「関連する」シンプルグラフに、任意のネットワークを低減するフレームワークおよびパラダイムを提供する。記載の本発明の方法は、一連の連続的なステップによって達成され得るか、または区分上のまたは反復の基礎に採用され得る。

【0115】ネットワークコンフィギュレーションデータを、1組の相互関係のシンプルコネクティビティおよび階層グラフに低減することによって、任意の現実のネットワークがモデル化され得ることが、本発明の仮定である。本発明の方法を適用することによる利点は、一般的なコンピュータシステムおよびアルゴリズムが、そのようなネットワークコンフィギュレーションデータを管理することに関連付けられたタスクの多くを行うように利用され得ることである。

【0116】本発明の方法を、図11のフローチャート に示す。本発明の方法は、以下のタスクからなる。

【0117】第1に、全ての関係するネットワークコンフィギュレーションデータを識別(収集)し、データエレメントをエンティティと呼ばれる情報の組にグループ化する(ステップ1104)。各エンティティは、得られた1組のシンプルコネクティビティグラフにおいて、1つのシンプルコネクティビティグラフ上の少なくとも1つのノードまたは1つのエッジで識別される。

【0118】第2に、エンティティをノードまたはエッジのいずれかとして分類する(ステップ1106)。ノードは、概して、ネットワークのコンポーネントと関連付けられ得る全てのエンティティを含む。エッジは、概して、2つのネットワークコンポーネントの間の関係と関連付けられ得る全てのエンティティを含む。エッジは、グラフィカルノードを接続するグラフィカルラインとして表される。個々のエンティティは、ノードまたはエッジのいずれかとして分類されなければならない。

【0119】第3に、前のステップで識別されたノード 50 を、1組のターミネータおよび1組のスパンに細分化す る(ステップ1107)。

【0120】第4に、ターミネータおよびスパンを、各 ターミネータおよび各スパンが少なくとも1つの層に含 まれるために必要な数の複数の層にグループ化する(ス テップ108)。各ターミネータおよび各スパンが1つ の層のみに現れることが所望であるが、必要な訳ではな

23

【0121】第5に、ノードを1つ以上の(通常多く の)シンプル階層グラフに分類し、グループ化する(ス テップ1110)。任意の個々のノードが、関係の各ク ラスについての1つのシンプル階層グラフのみに関連付 けられることが所望であるが、必要な訳ではない。

【0122】第6に、エッジを1つ以上の(通常多く の)シンプル階層グラフに分類し、グループ化する(ス テップ1112)。任意の個々のエッジが、関係の各ク ラスについての1つのシンプル階層グラフのみに関連付 けられることが所望であるが、必要な訳ではない。

【0123】全体のネットワークのコンフィギュレーシ ョンデータについてのタスクが完了する(ステップ11 14)と同時に、得られる分類されたデータは、データ リポジトリまたはデータベースのほとんど全ての形式に 容易にマッピングされる。

【0124】本発明の方法を厳密に適用することによる 1つの結果、そして利点は、ユーザが、層におよび/ま たはシンプル階層グラフ内に、いずれのエンティティも 2度以上含むことが不可能であることである。エンティ ティを2度以上定義付けることは、データ収集のための 努力において起こり得る不完全性の指標である。そのよ うな完全性は、所望であるが、必要な訳ではない。

【0125】(方法の適用例)遠距離通信ネットワーク コンフィギュレーションデータは、現在存在する最も複 雑なデータ管理問題のうちの1つ、および本発明の方法 を適用するのが最も効果的な分野のうちの1つを表す。

【0126】図1a~1gに、本発明の方法および装置 のビルディングブロックを示す。図1aに、1つのノー ド12を示す。図1bに、1組のノード12を示す。図 1 cにエッジ14を示す。図1dに、2つのノード12 の間の関係を確立するエッジ14を示す。図1eに、2 組のノード12の間の関係を、それぞれ識別する2つの エッジ14を有するより複雑な関係を示す。図1fに、 図1 e に示すような1組のネットワークエンティティ1 6を示す。図1gに、本発明のシンプルグラフ18を示 す。グラフ18は、コネクティビティグラフまたは階層 (ツリー) グラフのいずれかを示し得る。

【0127】第1のエンティティから1つ以上の第2の エンティティへの方向は、近位端から遠位端へと移動す る前方または下方の方向と呼ばれる。1つ以上の第2の エンティティから第1のエンティティへの方向は、遠位 端から近位端へとを意味する、逆または上方方向と呼ば 的な逆方向について、定義付けられなければならない。 他の状態に定義付けられない限り、1つのエンティティ は、同じ関係クラスの1つの逆階層関係のみを有し得 る。前述の上方および下方方向は、本発明の実施形態の 例示に過ぎない。本発明の他の実施形態において、近位 および遠位関係の方向は、どのような様態にも再度方向 付けられ得る。

【0128】1つのシンプル階層の第1のエンティティ が、他のシンプル階層の1つ以上の第2のエンティティ にも属する (この場合、両方のシンプル階層の階層関係 は同じクラスである)、1つ以上のシンプル階層を表す グラフを結合することによって、より複雑な階層が形成 され得る。従って、全ての階層が、階層の全てのメンバ によって形成されたグラフに関して、含蓄された積層構 造を有する。

【O 1 2 9】例えば、第1のエンティティが1つ以上の 第2のエンティティに対して(クラスXの)前方階層関 係を有し、第2の層内の任意の1つのエンティティが1 つ以上の第3のエンティティに対し同じ種類の(即ち、 クラス Xの) 前方階層関係を有する場合、3つの層が形 成される。階層は、ツリーグラフによって表される。 【0130】図1hに、階層的(逆ツリー)関係にある 1組のノード12を包含する階層グラフ18hを示す。 第1のノード12 (「B」と呼ぶ)は、一番上の近位位 置にある。「B」ノード12が接続されている全てのノ ード12は、「B」ノードから下方または遠位方向にあ る。図1hにおいて、遠位ノードの第1の組を、「B1 1」、「B 1 2」、および「B 1 3」と呼ぶ。図 1 h に 示す例において、「B13」ノード12も、「B13 1」、「B132」、「B133」、および「B13 4」と呼ばれる、4つのノード12と関係を有する。最 終的に、「B 1 3 3」ノード 1 2 も、「B 1 3 3 1」、 「B1332」、「B1333」、および「B133 4」と呼ばれる4つのさらなるノード12と関係を有す る。.

【0131】図2aに、シンプルネットワークコンフィ ギュレーションを形成するように、エッジ14によって 給合された1組のノード12を包含するコネクティビテ ィグラフ18cを示す。図2bは、図2aのコネクティ ビティグラフ18cの側面図である。コネクティビティ グラフ18cは、図2aのグラフのように平面回転され る場合、図2bに示すように、層20と名付けられる。 【0132】図3に、各々の層が3つの層20に配置さ れたエンティティ (ノード12およびエッジ14)を有 する一連の層20を示す。図3に示すように、「B」と して呼ばれるノード12は、層2および層3に対して近 位 (より高い) 関係にある層1にの中にある。「B」/ ード12は、層2の「B11」、「B12」、および 「B 1 3」と呼ばれる3つのノード12との関係を有す れる。さらに、階層関係内の各方向は、他の方向の論理 50 る。同様に、「B13」ノード12は、層3の「B13 1」、「B132」、「B133」、および「B13 4 | と呼ばれる4つのノード12と関係を有する。

25

【0133】図4aに、1組のネットワークエンティテ ィ16を示す。図4aに示すように、1組のゼロ個以上 の階層グラフ18hが、ネットワークエンティティ16 の組に関連付けられ得る。ネットワークエンティティ1 6の組の中のエンティティのいくつかは、図4aの階層 グラフ18hに含まれ得る関係として識別され得る。図 4 bに、2組のネットワークエンティティ16(「A」 および「B」と呼ばれる)を示す。組Aの1つ以上のエ 10 ンティティは、組Bの1つ以上のエンティティとコネク ティビティ関係22を有し得る。図4cに、組Aの1つ 以上のエンティティが、コネクティビティグラフ18 c を形成するように、組Bの1つ以上のエンティティとコ ネクティビティ関係22を有する、図4bのネットワー クエンティティの組16を示す。

【0134】図5~10に、一般的な組のネットワーク コンフィギュレーションデータを1組の相関グラフに分 類するための本発明の適用例を示す。

【0135】特定のネットワーク(即ち、ネットワーク 「XYZ」) のためのネットワークコンフィギュレーシ ョンデータが収集されたが、グラフィカルエレメントが 識別されていない、図5の例示から例は始まる。図5 に、ネットワーク「XYZ」と呼ばれるネットワーク情 報24の一般的なまとめられていない組を示す。

【0136】図6に、図5のネットワーク情報24の一 部を備える1組のターミネータ16 t および1組のスパ ン16sを示す。図6に、様々なネットワークエレメン ト (ターミネータおよびスパン) が識別され、分類され る、本発明の方法の一部分を示す。図6においては、1 6 t および 1 6 s の両方の組の中に重複エレメント 2 6 が存在し得ることに留意すべきである。重複エレメント 26は、本発明の好適な実施形態の方法によるターミネ ータまたはスパンのいずれかとして、結果的に一意に分 類されなければならない。

【0137】実施例における次のステップは、全てのコ ネクティビティ関係を識別し、層を形成することであ る。図7に示すように、識別のための努力を助けるため に、ターミネータ16tの組、およびスパン16sの組 を、さらに3つの層のサブクラス(地理、物理、および 論理層サブクラス) に分類する。地理層は、位置エンテ ィティおよびコンジットエンティティからなる。物理層 は、ネットワークエレメントエンティティおよびケーブ ルエンティティからなる。論理層は、論理ポートエンテ ィティおよび回路エンティティからなる。3つの層のサ ブクラスの各々は、ターミネータ(36、42、48) およびスパン(38、44、50)の両方を有する。さ らに、各サブクラスは、示しているように、1組のター ミネータエンティティおよび1組のスパンエンティティ を包含する。あるいは、ネットワークエレメントは、よ 50 ードされた後、本発明の方法のステップは、行われる

り細かい組36、38、42、44、48、および50 にさらに分類される。組42の中に物理ポートエンティ ティ16が存在するように、各ネットワークエレメント の組の中には、さらなる部分集合が存在し得る。

26

【0138】図8に、3つの層30、32、および34 に配置された図7のエレメントの組を示す。関係(エッ ジ) (40、46、52) は、それぞれの層内で、ター ミネータ (36、42、48) をスパン (38、44、 50) にそれぞれ接続する。図8に示すように、全ての コネクティビティ関係は、その後識別され、1組の相関 コネクティビティグラフ(層)が形成される。各クラス 内のターミネータエンティティは、個々のスパンエンテ ィティ、同じ層に属するスパンエンティティのみとコネ クティビティティ関係を有し得る。このようなコネクテ ィビティ関係は、他のクラスおよびエンティティに特有 のコネクティビティ規則によって調整されてもよいし、 調整されなくてもよい。

【0139】図9は、階層グラフ37、39、43、4 5、49、および51と共に、図8のエレメントを有す る。図9において、各層サブクラス内のターミネータ間 の全ての階層関係ならびに各層サブクラス内の全てのス パンが識別される。

【0140】図10に、様々なエンティティの組36、 38、42、44、48、および50の間に確立される 階層関係 (エッジ) 52、54、56、および58と共 に、図9内に包含される全てのエレメントを示す。ここ で、異なる層サブクラスに属するターミネータ間、およ び異なる層サブクラスに属するスパン間の全ての階層関 係が、識別され、表される。図10に、相関グラフの組 30 で表されるネットワークコンフィギュレーション情報の 完全な組を例示する。

【0141】図10に示すネットワークコンフィギュレ ーション情報については、ユーザに表示されることが所 望である。このことは、本発明の範囲および精神の範囲 内である。さらに、コンピュータソフトウェアアプリケ ーションは、図10に示すネットワークコンフィギュレ ーション情報と同様のネットワークコンフィギュレーシ ョン情報を開発するように、様々なネットワークエンテ ィティの識別、分類、および位置付けを容易にするため 40 に書き込まれ得る。本発明の好適な実施形態には、ユー ザが、完全なネットワークコンフィギュレーション情報 を備える、任意のまたは全てのネットワークエンティテ ィを、識別し、カテゴリーに分け、分類し、ロードし、 格納し、クエリし、表示することを可能にする適切なコ ンピュータシステム上で動作するコンピュータソフトウ ェアが含まれる。

【0142】 (装置における本発明の実現) ネットワー クコンフィギュレーションをコンピュータ可読媒体に格 納することは、有用である。コンピュータ可読媒体にロ か、実行され得る。コンピュータは、本発明の任意のま たは全ての方法を実行または達成するように、特別にプ ログラミングされ得る。さらに、ネットワークの格納お よび解析は、データベースを用いることにより、大いに 助けられる。本発明の好適な実施形態において、発明の 実現は、コンピュータシステム上で行われる。コンピュ ータシステムには、RAMまたは同等物の形態で適切な 量の関連付けられたメモリを有するプロセッサ、ならび に/あるいは1つ以上のハードディスク、またはCD-ROM、テープ、もしくは同等物のような他の不揮発性 媒体が設置されている。さらに、好適な実施形態のコン ピュータシステムは、データを入力するためのキーボー ドおよびマウス、およびデータを出力するためのモニタ およびプリンタを有し得る。プロセッサからの情報をロ ードおよび/または観ることができる他の入力および出 力媒体も、本発明と共に用いることに有用である。本発 明は、前述のコンピュータシステムにロードされ得るリ レーショナルデータベース、オブジェクトデータベー ス、およびオブジェクトーリレーショナルデータベース 上での実現に向いている。

【0143】リレーショナルデータベース上での本発明 の実現は、エレメント情報が格納されるデータテーブル のグループと共に達成され得る。好適には、リレーショ ナルデータベースのテーブルは、モデル化されたネット ワーク内に包含される特定のエンティティに対して調整 される。ユーザが、柔軟なテーブル構造が可能になるリ レーショナルデータベースを利用することが、示唆され る。テーブルは、エンティティが、1つのレコードまた はタップルに格納されることを可能にしなければならな い。さらに、そのテーブルのレコードは、エンティティ の属性の格納を可能にしなければならない。最終的に、 このテーブルのレコードは、また、特定のエンティティ を一意に識別する一意な値、または属性の組の格納を可 能にしなければならない。通常、リレーショナルデータ ベースにおいて、これは、インデックスキーを用いるこ とを意味する。インデックスキーは、テーブル内の1つ 以上のフィールドからなり、リレーショナルデータベー スエンジンによって、特定のタップルを一意に識別する ために用いられる。本発明にとって有用で、望ましいキ 一の他の利点は、タップルが同一のキーを有すること、 即ち、同じエンティティが1度より多くロードされるこ とを、キーが防ぐことである。

【0144】適切な入力画面が、ネットワーク内のエン ネットによって遠隔から、ウェブブラウザによって観 オットによって遠隔から、ウェブブラウザによって観 れるためにフォーマットされ得る。本発明の範囲およ 精神は、特定の入力または出力媒体あるいはプラット るように構成される。照会は、しばしば SQL (構造化 照会言語) ステートメントの形態で、ネットワークにつ に対して方向付けられ得る。SQL 質 なの結果は、様々なフォーマットにフォーマットされ得 50 する任意の媒体を用いることによって実施され得る。

る。例えば、結果は、テーブル状リストであってもよい が、より好適には、結果は観ることができるグラフの形 態である。幅広い範囲の出力媒体およびプラットフォー ムが本発明に対して適用可能である。SQL照会結果 は、サーバ、クライアントに送信され得るか、あるい は、ネットワークそのもので、または、例えばインター ネットによって遠隔から、ウェブブラウザによって観ら れるためにフォーマットされ得る。本発明の範囲および 精神は、特定の入力または出力媒体あるいはプラットフ オームによって限定されない。代わりに、本発明は、一 意に分類され、識別されたエンティティをユーザが入力 することを可能にし、ユーザが情報を照会することを可 能にし、ユーザが結果を分かりやすく見ることを可能に する任意の媒体を用いることによって実施され得る。 【0145】本発明は、また、オブジェクトデータベー スと共に用いられ得る。エンティティに特有の属性を格 納する個々のエンティティおよびフィールドの各々につ いてレコード (タップル)を有するテーブルを採用する リレーショナルデータベースとは異なり、オブジェクト 20 データベースは、エンティティの特定の種類を定義付け るために「クラス」を用いる。これらのクラスのプロパ ティは、エンティティの属性を格納するために用いられ る。クラスの一意なインスタンスが、個々のエンティテ ィの各々について作製される。オブジェクトデータベー スの有用な特徴の1つとして、任意のクラスの個々のイ ンスタンスには、一意なオブジェクト識別子(「OI D」)が備わっていることがある。OIDは、単純に、 同じクラスの他のオブジェクトについて一意であるので はなく、いずれのオブジェクトについても一意である。 さらに、オブジェクトデータベースは、また、エンティ ティの間の関連付けのモデル化を助けるために利用され 得るオブジェクトの間の関係を処理するように、良く設 置される。リレーショナルデータベースのように、オブ ジェクトデータベースは、ユーザに提供され得る情報を 請求する目的で、SQLまたはOQL(オブジェクト照 会言語)を用いて、照会され得る。例えば、結果は、テ ーブル状リストであってもよいが、より好適には観るこ とができるグラフの形態である。幅広い範囲の出力媒体 およびプラットフォームが、本発明に対して適用可能で ある。OOL(あるいはSOLもしくは他の)照会結果 40 は、サーバ、クライアントに送信され得るか、あるい は、ネットワークそのもので、または、例えばインター ネットによって遠隔から、ウェブブラウザによって観ら れるためにフォーマットされ得る。本発明の範囲および 精神は、特定の入力または出力媒体あるいはプラットフ オームによって限定されない。代わりに、本発明は、一 意に分類され、識別されたエンティティをユーザが入力 することを可能にし、ユーザが情報を照会することを可 能にし、ユーザが結果を分かりやすく見ることを可能に

【0146】最終的に、しばしばオブジェクトーリレー ショナルデータベースと呼ばれるリレーショナルデータ ベース/オブジェクトデータベースハイブリッドは、本 発明によって利用され得る。本発明のコンテキストにお いて、オブジェクトーリレーショナルデータベースが利 用されて、データそのものがリレーショナルデータベー ス内に格納される(例えば、データベース内の1組のテ ーブル) のに対し、ネットワークモデル化がオブジェク ト指向の方法によって設計され得る。オブジェクトリレ ーショナルデータベースにおいて慣習的であるように、 オブジェクト情報(クラスインスタンスおよびそれらの プロパティ)をリレーショナルデータベース形態(テー ブル、タップル、およびフィールド)に変換するために 採用されるデータベースマッピングスキームがある。本 発明の精神は、オブジェクトリレーショナルマッピング スキームの作製を含むか、あるいは、代替として、組込 み型のマッピングスキーム、もしくはサードパーティの マッピングプログラムが採用され得る。リレーショナル データベースおよびオブジェクトデータベースのよう に、オブジェクトーリレーショナルデータベースは、ユ ーザに提供され得る情報を請求する目的で、SQLまた はOQL(オブジェクト照会言語)を用いて、照会され 得る。例えば、結果は、テーブル状リストであってもよ いが、より好適には観ることができるグラフの形態であ る。幅広い範囲の出力媒体およびプラットフォームが、 本発明に対して適用可能である。OQL(あるいはSQ Lもしくは他の) 照会結果は、サーバ、クライアントに 送信され得るか、あるいは、ネットワークそのもので、 または、例えばインターネットによって遠隔から、ウェ ブブラウザによって観られるためにフォーマットされ得 る。本発明の範囲および精神は、特定の入力または出力 媒体あるいはプラットフォームによって限定されない。 代わりに、本発明は、一意に分類され、識別されたエン ティティをユーザが入力することを可能にし、ユーザが 情報を照会することを可能にし、ユーザが結果を分かり やすく見ることを可能にする任意の媒体を用いることに よって実施され得る。

【0147】本発明の好適な実施形態は、以下の一連のステップによって複合ネットワークをモデル化するための方法である。その最も簡略な形態において、第1のステップは、ネットワークを備えるエンティティについての情報を提供することである。この情報は、ネットワークをモデル化する人、即ち、ネットワークモデラー(ユーザ)によって、典型的に提供される。モデラーは、その後、エンティティの各々を、ノードまたはエッジのいずれかとして識別する。識別が一意のものでなければならないことが留意されるべきである。ノードは、エッジにはなり得ず、エッジもノードにはなり得ない。しかし、エンティティは、1つのモデルにおいてノードであり、別のモデルにおいてエッジであってもよい。次に、

ユーザは、それより前にネットワークの一部として識別されたノードおよびエッジを有する1組の層を定義付ける。層は、少なくとも1つのノードを含まなければならないが、エッジを含む必要はない。さらに、ノードは、1つの層のメンバにしかなれない。同様に、エッジは1つの層のメンバにしかなれない。エッジが層の中に包含される場合、そのエッジは、エッジを包含する層と同じ層の中に包含される1つ以上のノードで終端しなければならない。

【0148】複合ネットワークをさらに定義付けるために、さらなるステップが取られ得る。例えば、ネットワークモデルに他の局面を提供するために、一連のステップが本発明の方法に加えられ得る。例えば、ユーザは、第1の層の中の1つ以上のエンティティ、または第2の層の中の1つ以上のエンティティの間の1つ以上の関係を識別し得る。次に、ユーザは、階層的層順に1つ以上の層の組を定義付け得る。層順は、近位端(名目上は、上部)および遠位端(名目上は、底部)を有するように構成される。本発明の好適な実施形態において、第2の層が第1の層より遠位端に近いものとすると、第1の層内の近位ノードは、1つ以上の第2の層内に包含される1つ以上の遠位ノードとのみ、遠位関係を有し得る。最終的に、遠位ノードは、1つの近位ノードとのみ近位関係を有し得る。

【0149】包含関係は、「コンテナ」エンティティが 1つ以上の他の「コンテント」エンティティに関連する 階層関係のクラスである。コンテントエンティティは、 コンテナエンティティによって包含されることが理解さ れる。A、B、Cがエンティティで、AがBを包含し、 30 BがCを包含する場合、AはCを包含する。反対に、 A、B、Cがエンティティで、CがBによって包含され、BがAによって包含される場合、CはAによって包含される。

[0150] 最適化の測定、および本発明のパラダイム に対しての忠実な支持は、ネットワークの表現を最小の 数の関連するシンプルグラフに低減することである。 しかし、このような最適化は、本発明の実施に必要な訳ではない。

【0151】前述の変形例のいずれも、適切なハードウェアを有する1つ以上の適切な汎用コンピュータをプログラミングすることによって実現され得ることが、当業者にとって、この開示内容の利点から、明らかである。プログラミングは、コンピュータが可読なプログラム格納デバイスを用いることによって、および前述の動作を行うために、コンピュータが実行可能な命令のプログラムをコード化することによって、達成され得る。プログラム格納デバイスは、例えば、1つ以上のフロッピー(登録商標)ディスク、CD-ROMもしくは他の光学的ディスク、磁気テープ、リードオンリメモリチップ(ROM)、ならびに当該技術において周知であるか、

50

後に開発されるようなこの種の他の形態の形態を取り得る。命令のプログラムは、コンピュータによって多少直接的に実行可能なバイナリ形式の「オブジェクトコード」か、実行前にコンパイル処理またはインタプリタ処理が必要な「ソースコード」か、あるいは部分的にコンパイルされたコードのような中間形であり得る。プログラム格納デバイスおよび命令のコード化の正確な形態は、ここでは重要でない。

【0152】上で開示された特定の実施形態は、例示に過ぎず、本発明は、この教示内容の利点を有する当業者 10 にとって明らかな、異なるが均等の様態で、改変され、実施され得る。さらに、示した構造または設計の詳細についての、請求の範囲に記載した以外の限定は、意図されていない。従って、以上で開示した特定の実施形態が改変または改良され得ること、ならびにこのような変形例は本発明の範囲および精神から逸脱していないことが明らかである。従って、求められる保護は、請求の範囲に記載の通りである。

[0153]

【発明の効果】本発明によれば、複合ネットワークのコ 20 ンフィギュレーションをモデル化するための方法および 装置が提供される。その方法は、ネットワークを含むエ ンティティについての情報を提供するステップと、1つ 以上のエンティティをノードまたはエッジのいずれかと して識別するステップと、ノードおよびエッジからなる 1組の層を定義付けるステップとからなる。各層は、少 なくとも1つのノードを有し、任意のノードまたはエッ ジが1つの層のみのメンバであり得る。任意の個々の層 内に包含されるエッジは、その同じ層内に包含される丁 度2つのノードで終端しなければならない。 コンピュー タシステムの形態の装置も、提供される。コンピュータ システムは、特定のネットワークエンティティ(ノード またはエッジ)の属性を包含するデータベースを有し、 それらを、各ネットワークエンティティが1度だけエン ターされ得るような様態で、本明細書中で記載する方法 のフレームワークでのみ格納する。データベースは、リ レーショナル、オブジェクト、またはオブジェクトーリ レーショナルであり得る。入力および出力媒体が提供さ れて、ユーザがネットワークコンフィギュレーションに ついての情報を便利な様態でロードおよび検索すること 40 を可能にする。

【図面の簡単な説明】

【図1a】図1aは、本発明における、ノードを示す図である。

【図1b】図1bは、本発明における、1組の接続されていないノードを示す図である。

【図1c】図1cは、本発明における、エッジを示す図である

【図1d】図1dは、本発明における、2つのノードを接続するエッジを示す図である。

【図1e】図1eは、本発明における、接続されていない2組のノードを示す図であり、各組のノードは2本のエッジによってそれぞれリンクされている。

【図1f】図1fは、本発明における、1組のエンティティを示す図である。

【図1g】図1gは、本発明における、グラフを示す図である。

【図1h】図1hは、本発明における、接続された包含 関係グラフを示す図である。

【図2a】図2aは、本発明における、コネクティビティグラフの上面図である。

【図2b】図2bは、本発明における、1つの層を構成する図2aのコネクティビティグラフの側面図である。

【図3】図3は、本発明における、層と層の間の関係を示す包含関係グラフを示す図である。

【図4a】図4aは、本発明における、0個以上のツリーグラフで構成される1つの組を形成する、特定された 階層関係を有する1組のエンティティを示す図である。

【図4b】図4bは、本発明における、互いに対して関係を有する2組のエンティティを示す図である。

【図4c】図4cは、本発明における、コネクティビティグラフによって図4bを表した図である。

【図5】図5は、本発明における、1組のまとめられていないネットワーク情報を示す図である。

【図6】図6は、本発明における、図6のネットワーク 30 情報を、2組のエンティティに分けた状態を示す図である。

【図7】図7は、本発明における、図6のネットワーク エンティティを複数のクラスに分けて特徴付けたものを 示す図である。

【図8】図8は、本発明における、図7に示したクラスのコネクティビティ関係を特定して、相関するコネクティビティグラフの複数の層を形成した状態を示す図である。

【図9】図9は、図8の相関するコネクティビティグラフの階層関係を示す図である。

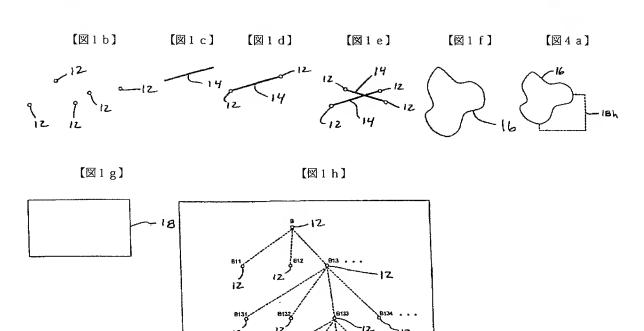
【図10】図10は、図9に示したクラス間の包含関係を示す図である。

【図11】図11は、本発明の方法のフローチャートである。

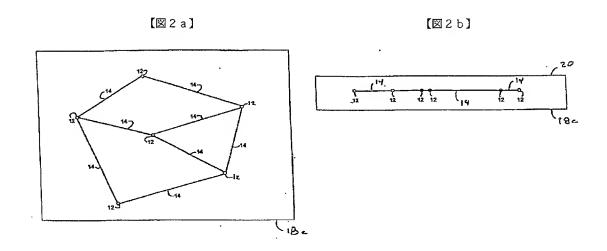
【図12】図12は、本発明の定義用語の構成を示す図である。

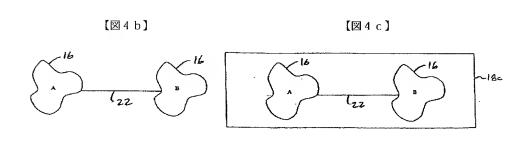
【図1a】

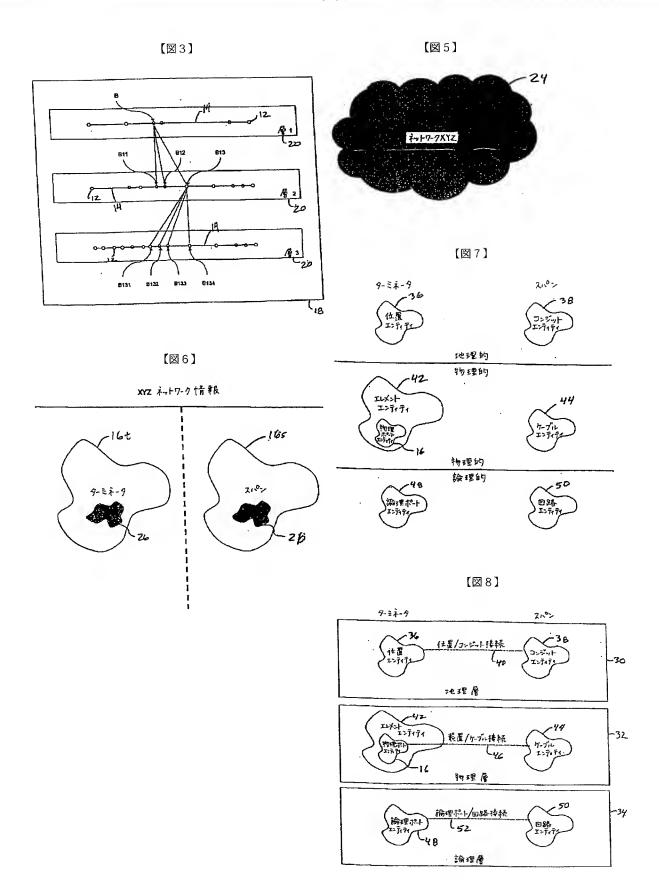
---12



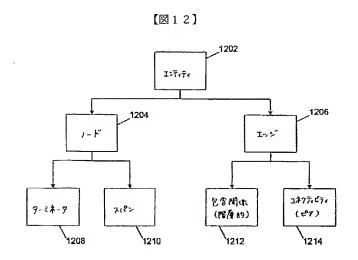
716h

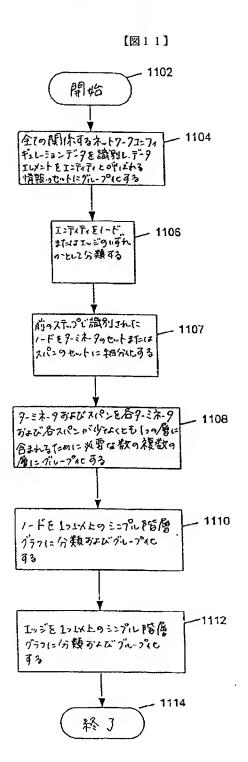






【図10】 【図9】 スパン ターミネータ 9-ミネ-9 スパン 40 -38 位置/コンミント接続 住置/コンジット接続 -30 地理層 地理层 コンジットノケーブルを含制係 かせまれ 32 表理/4/16楼 -32 装置/ケーブル接続 ケープル 14 物理局 物理局 かば水十/ははい 論理於1/日路接続 論理於1/回路持続 論理ポート 四路持续 (52 論理層 論理層





フロントページの続き

(71)出願人 500478488

6925 Portwest, Suite 110, Houston, Texas 77024, United States of America